

日本国特許庁  
JAPAN PATENT OFFICE

10/807,102

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日 2003年 3月27日  
Date of Application:

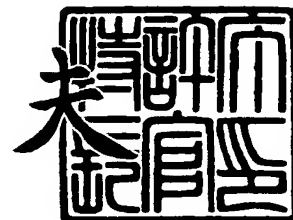
出願番号 特願2003-089139  
Application Number:  
[ST. 10/C]: [JP2003-089139]

出願人 キヤノン株式会社  
Applicant(s):

2004年 4月12日

特許庁長官  
Commissioner,  
Japan Patent Office

今井康夫



【書類名】 特許願

【整理番号】 253551

【提出日】 平成15年 3月27日

【あて先】 特許庁長官殿

【国際特許分類】 G06F 15/00

【発明の名称】 情報処理装置および方法

【請求項の数】 8

【発明者】

    【住所又は居所】 東京都大田区下丸子 3 丁目 3 0 番 2 号 キヤノン株式会社  
社内

    【氏名】 三井 章弘

【特許出願人】

    【識別番号】 000001007

    【氏名又は名称】 キヤノン株式会社

【代理人】

    【識別番号】 100076428

    【弁理士】

    【氏名又は名称】 大塚 康德

    【電話番号】 03-5276-3241

【選任した代理人】

    【識別番号】 100112508

    【弁理士】

    【氏名又は名称】 高柳 司郎

    【電話番号】 03-5276-3241

【選任した代理人】

    【識別番号】 100115071

    【弁理士】

    【氏名又は名称】 大塚 康弘

    【電話番号】 03-5276-3241

## 【選任した代理人】

【識別番号】 100116894

## 【弁理士】

【氏名又は名称】 木村 秀二

【電話番号】 03-5276-3241

## 【手数料の表示】

【予納台帳番号】 003458

【納付金額】 21,000円

## 【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 0102485

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 情報処理装置および方法

【特許請求の範囲】

【請求項 1】 ユーザインターフェースを介してデバイスドライバに設定される設定値の間に生じる不整合を回避するよう該ユーザインターフェースを制御する情報処理装置であって、

前記デバイスドライバの設定値における不整合回避戦略を示すコンフリクト処理ルールを保持する保持手段と、

前記コンフリクト処理ルールに従って、対応する設定値の状態を制御する制御手段と、

を有し、

前記コンフリクト処理ルールは、当該ルールの他のルールに対する適用優先度の情報を含むことを特徴とする情報処理装置。

【請求項 2】 前記制御手段は、前記適用優先度の情報に応じた順序で各コンフリクト処理ルールを適用することを特徴とする請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 3】 前記適用優先度の情報は、特定の状態変数に係る後続のルールの評価を待ってから当該ルールの評価を行うよう指示する制御情報として記述され、

逐次読み出したコンフリクト処理ルールから前記制御情報を抽出することにより、当該ルールより先に読み出すべき他のルールがあるか否かを判断する判断手段をさらに有することを特徴とする請求項 2 に記載の情報処理装置。

【請求項 4】 ユーザインターフェースを介して入力される設定値の間に生じる不整合を回避するようそのユーザインターフェースを制御する情報処理方法であって、

不整合回避戦略を示すコンフリクト処理ルールが記述されたファイルを読み込む読み込みステップと、

読み込んだコンフリクト処理ルールに従って、対応する設定値の状態を制御する制御ステップと、

を有し、

前記コンフリクト処理ルールは、当該ルールの他のルールに対する適用優先度の情報を含むことを特徴とする情報処理方法。

【請求項 5】 前記制御ステップは、前記適用優先度の情報に応じた順序で各コンフリクト処理ルールを適用することを特徴とする請求項 3 に記載の情報処理方法。

【請求項 6】 前記適用優先度の情報は、特定の状態変数に係る後続のルールの評価を待ってから当該ルールの評価を行うよう指示する制御情報として記述され、

逐次読み出したコンフリクト処理ルールから前記制御情報を抽出することにより、当該ルールより先に読み出すべき他のルールがあるか否かを判断する判断ステップをさらに有することを特徴とする請求項 5 に記載の情報処理方法。

【請求項 7】 コンピュータによって実行されるプログラムであって、所定の動作設定用のユーザインターフェースを制御するために、

不整合回避戦略を示すコンフリクト処理ルールが記述されたファイルを読み込んでメモリに格納するステップのプログラムコードと、

読み込んだコンフリクト処理ルールに従って、対応する設定値の状態を制御するステップのプログラムコードと、

を有し、

前記コンフリクト処理ルールは、当該ルールの他のルールに対する適用優先度の情報を含むことを特徴とするプログラム。

【請求項 8】 請求項 7 に記載のプログラムを格納したコンピュータ読み取り可能な記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は、ユーザインターフェースを介して入力される設定値の間に生じる不整合を回避するための情報処理技術に関する。

【0002】

**【従来の技術】**

ユーザインターフェース（以下、「U I」ともいう。）を介して、ユーザから複数の設定値の入力を受け付け、それらの設定値に基づき制御される機器は、数多くある。ホストコンピュータに接続され、そのホストコンピュータにおいて設定された情報に基づき画像形成処理を行う画像形成システム（プリンタシステム）はその一例である。プリンタシステムのホストコンピュータは一般に、印刷動作を制御するいわゆるプリンタドライバ、およびユーザからの印刷設定などを受け付ける U I を含む印刷処理関連プログラムを有する。

**【0 0 0 3】**

印刷処理関連プログラムは、U I を介してユーザからの設定値の入力を受け付ける度に、それまでに設定された複数の設定値の中で関連する設定値の値との関係进行评估し、設定値間の不整合（コンフリクト）がないかどうかを判別する。コンフリクトの例としては、記録媒体としてセットされた O H P シートに対して両面印刷を行わせるような設定などのユーザにとって不都合と予想される設定や、プリンタに不可能な動作を行わせる設定などがある。

**【0 0 0 4】**

したがって、コンフリクトが存在した場合には、それを回避するためのコンフリクト処理が必要になる。

**【0 0 0 5】**

コンフリクト処理の実現にあたっては、コンフリクトの検知および解消処理を設定値の関係に依存した形で専用のプログラムを用いて記述する、もしくはコンフリクト処理が必要となる複数の設定値の条件を一覧としてファイルに保存し、このファイルをコンフリクト処理プログラムに読み込ませることで、コンフリクト処理プログラムが汎用的に利用できるようにしていたかのどちらかであった。

**【0 0 0 6】****【発明が解決しようとする課題】**

ファイルにコンフリクト処理を保存する際の記述に関しては、設定値間の項目に関するルールを記述するに過ぎず、複数のルールが記述されていたときには、コンフリクト処理とは直接関係のない記述順によって順番に処理されていた。ま

た、コンフリクト処理によって変更された設定値がさらにコンフリクト処理によって変更されるときに、どのルールから設定値が定まっていくのかが明確に定義できないため、記述を行っては実行しコンフリクト処理プログラムが解釈する順番を手探りで探していかなければならず、誤判断や工数の増加につながっていた。

#### 【0007】

そこで、本発明は、開発者のミスや作業工数を減らすことができるよう、ユーザインターフェースのコンフリクト処理ルールの記述構造を改良することを目的とする。

#### 【0008】

##### 【課題を解決するための手段】

本発明の一側面によれば、ユーザインターフェースを介して入力される設定値の間に生じる不整合を回避するようそのユーザインターフェースを制御する情報処理装置であって、不整合回避戦略を示すコンフリクト処理ルールを保持する保持手段と、前記コンフリクト処理ルールに従って、対応する設定値の状態を制御する制御手段とを有し、前記コンフリクト処理ルールは、当該ルールの他のルールに対する適用優先度の情報を含むことを特徴とする情報処理装置が提供される。

#### 【0009】

##### 【発明の実施の形態】

以下、図面を参照して本発明の好適な実施形態について詳細に説明する。

#### 【0010】

図1は本発明の一実施形態における印刷処理システムのブロック構成図である。なお、特に断らない限り、本発明の機能が実行されるのであれば、単体の機能であっても、複数の機器からなるシステムであっても、LAN、WAN等のネットワークを介して接続がなされ処理が行われるシステムであっても、本発明を適用できることは言うまでもない。

#### 【0011】

図1は、一般的なコンピュータを用いた印刷処理システムの例を示している。

CPU100はROM101あるいはRAM102あるいは外部記憶装置107に格納されたプログラムに従って装置全体の制御を行う。RAM102はCPU100が各種処理を行う際のワークエリアとして使用される。

#### 【0012】

ハードディスク装置などで実現される外部記憶装置107は、オペレーティングシステム(OS)1071やアプリケーションソフト1072、および印刷関連処理プログラム1073を記憶している。ここで、印刷関連処理プログラム1073は、デバイスドライバとしてのプリンタドライバ1074ならびにプリンタドライバUI制御モジュール1075を含む構造である。

#### 【0013】

キーボード103もしくは非図示のマウスなどの入力機器は、ユーザーが各種指示を与えるためのデバイスである。ネットワークI/F1041はLAN104もしくは非図示のネットワークに接続しデータの授受を行うためのインターフェースである。モニタI/F1051はモニタ105に接続しデータの授受を行うためのインターフェースである。プリンタI/F1061は、被制御装置であるプリンタ106と接続しデータの授受を行うためのインターフェースである。また、108は共通データバスである。なお、プリンタ106は被制御装置の一例であり、本発明はスキャナ等を被制御装置としても適用可能である。

#### 【0014】

図2は、実施形態における印刷処理関連プログラム1073のプリンタドライバUI制御モジュール1075の機能構成を示している。203は、各モジュール間のデータの受け渡しやデータの更新等を管理してコンフリクト処理を統括するコンフリクトマネージャである。206が、印刷設定画面の表示制御を行うプリンタドライバUIである。201は、不整合回避戦略を示すコンフリクト処理ルールを記述したコンフリクト処理ルール記述ファイルである。202は、コンフリクト処理ルール記述ファイル201をロードして、入力された設定値に対してコンフリクト処理ルールを適用し、各機能の状態を推論する推論エンジン、204は、各プリンタ機能の状態をリスト形式で表示する状態変数リストであり、ユーザからの入力およびコンフリクト処理ルール記述ファイル201の内容に基



づき更新されうる。205は、プリンタドライバUI 206が提供する画面表示の基になる帳票としての内部構造体であり、状態変数リスト204と連動して各プリンタ機能の状態を所定の形式で表示する。

#### 【0015】

その後に、プリンタドライバUI 206を介してユーザからの設定情報を受け取ったコンフリクトマネージャ203は、コンフリクト処理ルール記述ファイル201を参照する。このことは、図示の如くコンフリクト処理ルール記述ファイル201からコンフリクトマネージャ203に向かう矢印で、「R(Read)」として表示されている。参照の結果、設定情報がコンフリクト処理ルールに適合する場合、コンフリクト処理が適用される。そうして、コンフリクトマネージャ203は、状態変数リスト204および内部構造体205を更新してプリンタドライバUI 206に反映させる。この更新作業については、図示の如くコンフリクトマネージャ203が、状態変数リスト204および内部構造体205とそれぞれ双方向矢印で結ばれ、「R/W (Read/Write)」として表示されている。

#### 【0016】

図3は、図2に示した各モジュールで扱われるデータの関連を説明する模式図である。図3において、コンフリクト処理ルール記述ファイル201は、推論エンジン202にインクルード（ロード）されたかたちで参照される。このコンフリクト処理ルール記述ファイル201は、コンフリクトマネージャ203にも参照され、それを受けて状態変数リスト204が変更されることになる。また、内部構造体205と状態変数リスト204とは先に述べたとおり連動表示されるものであるから、互いにマッピングされる関係にある。そしてこの状態がプリンタドライバUI 206の制御によってユーザに見えるかたちで表現される。

#### 【0017】

図4は、実施形態におけるコンフリクト処理ルールの適用手順を示すフローチャートである。ここでは一例として、プリンタ106を制御するためのプリンタドライバ1074によってモニタ105に各種設定用に表示されるプリンタドライバUI上で行われるコンフリクト処理を説明する。

#### 【0018】

図4に示す処理は、OSもしくはアプリケーション上で、ユーザーがキーボード103などによりプリンタドライバUIを開く指示をすることで始まる。ユーザーによるプリンタドライバUIを開く指示により、OS1071の管理の下、RAM102に印刷処理関連プログラム1073がロードされる。印刷処理関連プログラムがRAM102にロードされると、まずプリンタドライバUIを開くための初期化処理が行われる。推論エンジン202は、図6に例示するような表記のコンフリクト処理ルールを記述したファイル201をコンフリクトマネージャ203を介して、RAM102の中に読み込む（ステップS401）。

#### 【0019】

コンフリクト処理ルール記述ファイル201に記述される各ルールは、論理（ロジック）を用いて数学的に形式化される。述語は、「プリンタ機能名（引数）」の形で記述される。引数としては、ON/OFFの他、数値が入る場合もある（例えば、印刷部数等）。本明細書では、このような引数の内容によって現在の状態が表現されうる機能を「状態変数」とよぶ。つまり、各ルールは「状態変数」を用いた論理式で記述される。具体的には、左辺には「プリンタ機能名（引数）」を、右辺には左辺が成り立つための論理条件を記述し、記号「:-」で関係づける。例えば、

$$A(ON) :- B(ON).$$

は、「プリンタ機能Bの状態がONのときは、プリンタ機能Aの状態をONとする」という意味のルールになる。

#### 【0020】

また、式中の記号「,」は「かつ（AND）」の意味で用いられる。例えば、「プリンタ機能Bの状態がON、かつ、プリンタ機能Cの状態がOFFのとき、プリンタ機能Aの状態をONとする」というルールは、

$$A(ON) :- B(ON), C(OFF).$$

と記述される。

#### 【0021】

ここで例えば、コンフリクト処理ルール記述ファイル201に、次のようなコンフリクト処理ルールが記述されていたとする。

$A(ON) :- B(ON), C(OFF).$

#### 【0 0 2 2】

状態変数リスト 2 0 4 には、図 3 に示すように、コンフリクト処理ルール記述ファイル 2 0 1 に記述されたプリンタの機能名 A, B, C がそれぞれ同名の状態変数として同図中の「キー」欄に記述される。また、各状態変数の現在値 (ON / OFF など) が、「値」欄に記述される。ここでは、プリンタ機能名 A, B, C に対応するプリンタドライバ UI の内部構造体 2 0 5 のメンバをそれぞれ a, b, c で表現する。内部構造体 2 0 5 は内部もしくは外部に初期値をもっており、状態変数の値は対応する内部構造体 2 0 5 のメンバの初期値に依存する。a の初期値は 0 なので、対応する状態変数 A の値は OFF となっている。

#### 【0 0 2 3】

また、状態変数リスト 2 0 4 は、図 3 に示すように、後述する各ルールの適用順序に関する遅延フラグと遅延情報を持ち、これらによってそれぞれ自分自身が遅延情報を持つかどうか、他の遅延情報を持つかが保存される。詳細は後述する。

#### 【0 0 2 4】

推論エンジン 2 0 2 はコンフリクトマネージャ 2 0 3 からコンフリクト処理ルール記述ファイル 2 0 1 を渡され、状態変数の推論を行ってコンフリクト処理ルールの評価を行う。状態変数 B の値が ON であり、かつ、状態変数 C が OFF であったときは上記のコンフリクト処理ルールの右辺の評価が成立し、左辺の状態変数 A の値を ON に変更する。コンフリクト処理ルールの推論が終了すると、コンフリクトマネージャ 2 0 3 は変更された状態変数の値をプリンタドライバ UI の内部構造体 2 0 5 の対応するメンバ a に反映させる。つまり、状態変数 A の値が OFF から ON になったことで、内部構造体 2 0 5 のメンバ a は上記のコンフリクト処理ルールが成立したことによって、0 から 1 に変更される。

#### 【0 0 2 5】

ここで、コンフリクト処理ルール記述ファイル 2 0 1 に、図 6 のようなコンフリクト処理ルールが記述されており、これをコンフリクトマネージャ 2 0 3 が推論エンジン 2 0 2 に渡すとする。推論エンジン 2 0 2 はコンフリクト処理ルール

記述ファイル 201 を、記述された順に従って自身の持つ待ち行列に追加し、図 9 のフローチャートに従って評価を開始する。

#### 【0026】

推論エンジン 202 は自身の待ち行列の先頭から、コンフリクト処理ルールを取り出す（ステップ S901）。すなわち、まず図 6 の 601 で示されるルール

$$A(ON) :- B(OFF), \text{wait}([C]).$$

が取り出される。

#### 【0027】

次に、取り出したルールの右辺に制御記号「wait」が含まれているか否かを判断する（ステップ S902）。この制御記号「wait」は当該ルールの他のルールに対する適用優先度の情報を表す。601 のルールにはこの「wait」が含まれている。このように右辺に「wait」の記号があったときは、図 3 に示すように、「wait」で指定された状態変数 C に対し状態変数リスト 204 における遅延フラグを「TRUE」とするとともに、左辺に対応する状態変数 A に対し遅延情報として「C」を記述する（ステップ S903）。これにより状態変数 A は状態変数 C が先に評価されるのを待っていることが示される。

#### 【0028】

次に、右辺から「wait」を取り除いたルールを生成する（ステップ S904）。すなわち、601 のルールから、

$$A(ON) :- B(OFF). \quad (603)$$

が生成される。そして、この 603 のルールを待ち行列の最後に挿入する（ステップ S905）。

#### 【0029】

その後、ステップ S901 に戻って、次のコンフリクト処理ルール、すなわち、602 で示されるコンフリクト処理ルール

$$B(OFF) :- C(ON).$$

を待ち行列から取り出し、ステップ S902 で、右辺に「wait」の記号が含まれているか否かを判断する。この場合には右辺に「wait」は存在しないので、ステップ S906 に進み、右辺の評価を行う。推論エンジン 202 は、左辺の状態変

数Bにおける遅延情報が状態変数Cに結び付けられているかどうかを判定する（ステップS907）。しかしこの例では、602のルール左辺にある状態変数Bには状態変数Cに関する遅延情報はないので、そのままステップS910に進み、式の評価を行う。推論エンジン202は式を評価し、602のルールに従い、状態変数Cの値をコンフリクトマネージャ203に問い合わせた後、状態変数Cの値がONであれば状態変数Bの値をOFFにする。そして、状態変数Cの遅延フラグを「FALSE」に変更し、状態変数Cに関する処理が終わったことを示す。

#### 【0030】

ステップS911では、待ち行列にルールがあるかどうかをチェックする。ここで待ち行列にルールがなくなればこの処理を終了することになるが、この例では、ステップS905で、601のルールから「wait」を取り除いたルール603が待ち行列の最後に挿入されたので、処理はステップS901に戻り、ルール603を取り出す。この場合、ルール603の右辺に「wait」は存在しないので、ステップS902からステップS906に進み、右辺の評価を開始する。ステップS907では、左辺の状態変数Aにおける遅延情報が状態変数Cに結び付けられているかどうかを判定する。この例では、先ほどのステップS903でルール601の左辺にある状態変数Aの遅延情報が状態変数Cに結び付けられているので、処理はステップS908に進む。

#### 【0031】

ステップS908では、「wait」が付いた状態変数のルールをすべて評価したかどうかを検査する。すなわち、状態変数Aに結び付けられた遅延情報の状態変数Cが評価されたかどうかを確認する。ここで、すべて評価されていないときはステップS905に進むが、この例では、ルール602を評価したステップS910で状態変数Cから遅延フラグが下りていることから、すべて評価されていると判断され、ステップS909に進む。ステップS909では、状態変数Aの遅延情報を削除し、その後、ステップS910で、式を評価する。

#### 【0032】

なお、コンフリクト処理ルールの記述順や評価を行う過程によっては、ステッ

プS 9 0 8において、「wait」のない状態変数Cの評価がすべて終了したことを判定できない場合があり得る。そのような場合には無限ループに陥ってしまい処理を終了できないことになる。そこで、ステップS 9 1 0が行われずにステップS 9 0 1に戻った回数をカウントしておき、そのカウント値が所定回数を超えると、待ち処理をあきらめステップS 9 0 7からステップS 9 1 0に強制的に進めるようにすることで、無限ループに陥ることを防止することが好ましい。

#### 【0033】

さて、図5に示したコンフリクト処理ルールの例と図6のコンフリクト処理ルールの例とを比較すると、図5のコンフリクト処理ルールでは、記述順にルールが評価される場合には、状態変数BがONだったときとOFFだったときで、状態変数Aの値が異なってしまうが、図6に示したような「wait」の記述によりルールの適用順序を制御することで、状態変数Aが不定になることを防止できる。

#### 【0034】

以上のような処理によって他に適用されるコンフリクト処理ルールがなくなった時点で、図7に例示するようなプリンタドライバUIをオープンする（ステップ402）。

#### 【0035】

プリンタドライバUIがオープンされた後は、OSより送られてくるイベントの取得とその処理を繰り返す（ステップS 4 0 3）。ステップS 4 0 4では、ステップS 4 0 3にて取得したイベントが、ユーザーがプリンタドライバUI上の設定項目を変更したイベントであるかどうかの判断を行う。ここで、イベントがユーザーの設定項目変更要求であった場合には、その設定項目に対する内部構造体のメンバがコンフリクトマネージャによって変更され、同じくコンフリクトマネージャによって対応づけられた状態変数に変更され、推論エンジンがコンフリクト処理ルールをもとに、上記のコンフリクト処理を行う（ステップS 4 0 5）。

。

#### 【0036】

他に適用されるコンフリクト処理ルールがなくなった時点で、コンフリクトマネージャがコンフリクト処理によって変更があったすべての状態変数を、対応す

る内部構造体のメンバに適用する（ステップ S 4 0 6）。コンフリクトマネージャは変更された内部構造体のメンバから、U I の更新が必要かどうかの判別を行う（ステップ 4 0 7）。U I の更新が必要ない場合はそのままステップ S 4 0 3 に戻るが、更新が必要な場合は、U I の更新処理を行い（ステップ S 4 0 8）、その後ステップ S 4 0 3 に戻る。

#### 【 0 0 3 7 】

また、ステップ S 4 0 4 において、取得したイベントがユーザーの設定項目変更要求でなかった場合には、ステップ S 4 0 9 に進み、そのイベントがユーザーによってプリンタドライバ U I のクローズ要求かどうかを判別する。ここで、そのイベントがクローズ要求だった場合には、プリンタドライバ U I をクローズし終了処理を行って（ステップ S 4 1 0）、本処理を終了し（ステップ S 4 1 1）、そうでなければ、ステップ S 4 0 3 に戻って処理を繰り返す。

#### 【 0 0 3 8 】

以上の処理は、ユーザーによってプリンタドライバ U I がクローズされるまで繰り返し実行される。プリンタドライバ U I がクローズされると処理はすべて終了し、本実施形態における印刷処理関連プログラムの処理も終了し、R A M 1 0 3 からは O S 1 0 7 1 の機能により消去される。プリンタドライバ U I で使用されていた内部構造体 2 0 5 は、プリンタ 1 0 6 もしくは O S 1 0 7 1 に反映され、ユーザーがプリンタ 1 0 6 に対して印刷を行う指示をするときに使用される。

#### 【 0 0 3 9 】

なお本実施形態においては、本印刷処理関連プログラムを記録する媒体を外部記憶装置 1 0 7 としているが、外部記憶装置は、F D、H D D、光ディスク媒体、I C メモリーカードなどであってもよい。さらに、本印刷処理関連プログラム単独、もしくは O S そのほかコンピュータ上で動作するプログラムとともに R O M 1 0 1 に記録しておき、これをメモリマップの一部としてなすように構成し、直接 C P U 1 0 0 で実行することも可能である。

#### 【 0 0 4 0 】

また、上述した実施形態では、コンフリクト処理ルールの順番待ちを 1 つのルールを加えることで実現しているが、かわりに、図 8 に示すように、一連の複数

のコンフリクト処理ルールをまとめて、そのひとまとまりの中でのみ互いのルールおよび状態変数が干渉し、それ以外は一切評価を行わないといった意味の、スコープ「{ }」、「[]」で表現することも可能である。たとえば、推論エンジン 202 はスコープの始まりを検知すると、いったんスコープ内に記述されたコンフリクト処理ルールを、スコープが現れる順にスコープ番号を添付して順番待ち行列に入れ込む。スコープ内のコンフリクト処理ルールを評価するためには、互いのスコープの順序を記述したコンフリクト処理ルールがあればその順番に従い、存在しないときはスコープの記述順に評価する。コンフリクト処理ルールは、それぞれスコープ番号をもっており、ひとつコンフリクト処理ルールを評価すると、他のスコープ番号のルールが待ち行列から取り出されても、推論エンジンは評価を行わない。これによって、互いに優先順位をつけることができる。

#### 【0041】

以上説明した実施形態によれば、プログラム開発者などが用意するコンフリクト処理ルールで作成されるコンフリクト条件を、推論エンジンに規則的な順序を守って評価をさせることができるので、推論エンジンの動作による結果を表現しやすく、品質の高いコンフリクト処理を実現できるようになる。

#### 【0042】

また、コンフリクト処理ルールの評価が始まる順番によって、結果が変化してしまう従来の問題を防ぐことができる。例えば、図 10 と図 11 に示したコンフリクト処理ルールを比べると、両者は同様の内容であるが、図 11 の第 1, 3 行のルールには適用順序に係る制御記号「wait」が記述されている。図 10 の場合、状態変数 C も D も ON だったときは、状態変数 B が先に ON になるか OFF かは評価次第になってしまい、その結果、第 1, 3 行のルールによって B の状態に依存する状態変数 A も先に ON になるか OFF になるかはこれだけでは判定することができない。これはプログラム開発者としては意図した方向にコンフリクト処理を割り振ることができない一例である。一方、図 11 の記述であれば、第 1 行のルールは状態変数 C のルールに結びつけられていることが確認でき、また、第 3 行のルールは状態変数 D のルールに結びつけられていることが確認できるため、意図した順に状態変数 A, B を変化させることができる。



**【0043】**

このように、コンフリクト処理ルール同士に順序がつけられることによって、現在あるコンフリクト処理ルールに対して、ルールの追加・削除が容易に行うことができる。

**【0044】**

また、ユーザインターフェースの更新処理、メッセージ処理もコンフリクト処理ルールに加えることで、開発者にとって可読性の高く、メンテナンスも容易なコーディングを実現することができる。さらには、ドライバのコンフリクト処理を一部だけカスタマイズするときに、ユーザインターフェース制御部のコーディングをまったく変更することなくカスタマイズが可能という効果ももたらす。その際に本発明と組み合わせれば、推論エンジンの動作を詳細に理解することなく、コンフリクト処理ルールを容易に記述し、期待した結果が得られる効果がある。

**【0045】**

(他の実施形態)

以上、本発明の実施形態を詳述したが、本発明は、例えばシステム、装置、方法、プログラムもしくは記憶媒体等としての実施態様をとることが可能である。また、本発明は、複数の機器から構成されるシステムに適用してもよいし、また、一つの機器からなる装置に適用してもよい。

**【0046】**

なお、本発明は、前述した実施形態の機能を実現するソフトウェアのプログラムを、システムあるいは装置に直接あるいは遠隔から供給し、そのシステムあるいは装置のコンピュータがその供給されたプログラムコードを読み出して実行することによっても達成される場合を含む。その場合、プログラムの機能を有していれば、その形態はプログラムである必要はない。

**【0047】**

従って、本発明の機能処理をコンピュータで実現するために、そのコンピュータにインストールされるプログラムコード自体も本発明を実現するものである。つまり、本発明の特許請求の範囲には、本発明の機能処理を実現するためのコン

コンピュータプログラム自体も含まれる。

【0048】

その場合、プログラムの機能を有していれば、オブジェクトコード、インタプリタにより実行されるプログラム、OSに供給するスクリプトデータ等、プログラムの形態を問わない。

【0049】

プログラムを供給するための記録媒体としては、例えば、フレキシブルディスク、ハードディスク、光ディスク、光磁気ディスク、MO、CD-ROM、CD-R、CD-RW、磁気テープ、不揮発性のメモリカード、ROM、DVD（DVD-ROM、DVD-R）などがある。

【0050】

その他、プログラムの供給方法としては、クライアントコンピュータのブラウザを用いてインターネットのホームページに接続し、そのホームページから本発明のコンピュータプログラムそのもの、もしくは圧縮され自動インストール機能を含むファイルをハードディスク等の記録媒体にダウンロードすることによっても供給できる。また、本発明のプログラムを構成するプログラムコードを複数のファイルに分割し、それぞれのファイルを異なるホームページからダウンロードすることによっても実現可能である。つまり、本発明の機能処理をコンピュータで実現するためのプログラムファイルを複数のユーザに対してダウンロードさせるWWWサーバも、本発明のクレームに含まれるものである。

【0051】

また、本発明のプログラムを暗号化してCD-ROM等の記憶媒体に格納してユーザに配布し、所定の条件をクリアしたユーザに対し、インターネットを介してホームページから暗号化を解く鍵情報をダウンロードさせ、その鍵情報を使用することにより暗号化されたプログラムを実行してコンピュータにインストールさせて実現することも可能である。

【0052】

また、コンピュータが、読み出したプログラムを実行することによって、前述した実施形態の機能が実現される他、そのプログラムの指示に基づき、コンピュ

ータ上で稼動しているOSなどが、実際の処理の一部または全部を行い、その処理によっても前述した実施形態の機能が実現され得る。

#### 【0053】

さらに、記録媒体から読み出されたプログラムが、コンピュータに挿入された機能拡張ボードやコンピュータに接続された機能拡張ユニットに備わるメモリに書き込まれた後、そのプログラムの指示に基づき、その機能拡張ボードや機能拡張ユニットに備わるCPUなどが実際の処理の一部または全部を行い、その処理によっても前述した実施形態の機能が実現される。

#### 【0054】

##### 【発明の効果】

本発明によれば、ユーザインターフェースのコンフリクト処理ルールの記述構造が改良され、これにより開発者のミスや作業工数を減らすことができる。

##### 【図面の簡単な説明】

##### 【図1】

実施形態における印刷処理システムのブロック構成図である。

##### 【図2】

実施形態におけるプリンタドライバUI制御モジュールの機能構成を示す図である。

##### 【図3】

実施形態におけるコンフリクト処理に係るデータの関連を示す例である。

##### 【図4】

実施形態におけるコンフリクト処理ルールの適用手順を示すフローチャートである。

##### 【図5】

ルールの適用順序に係る制御コマンドを含まないコンフリクト処理ルールの記述例を示す図である。

##### 【図6】

ルールの適用順序に係る制御コマンドを含んだコンフリクト処理ルールの記述例を示す図である。

**【図 7】**

実施形態におけるプリンタドライバUIの一例を示す図である。

**【図 8】**

スコープを適用したコンフリクト処理ルールの記述例を示す図である。

**【図 9】**

実施形態におけるコンフリクト処理ルール記述ファイルの読み込み処理を示すフローチャートである。

**【図 1 0】**

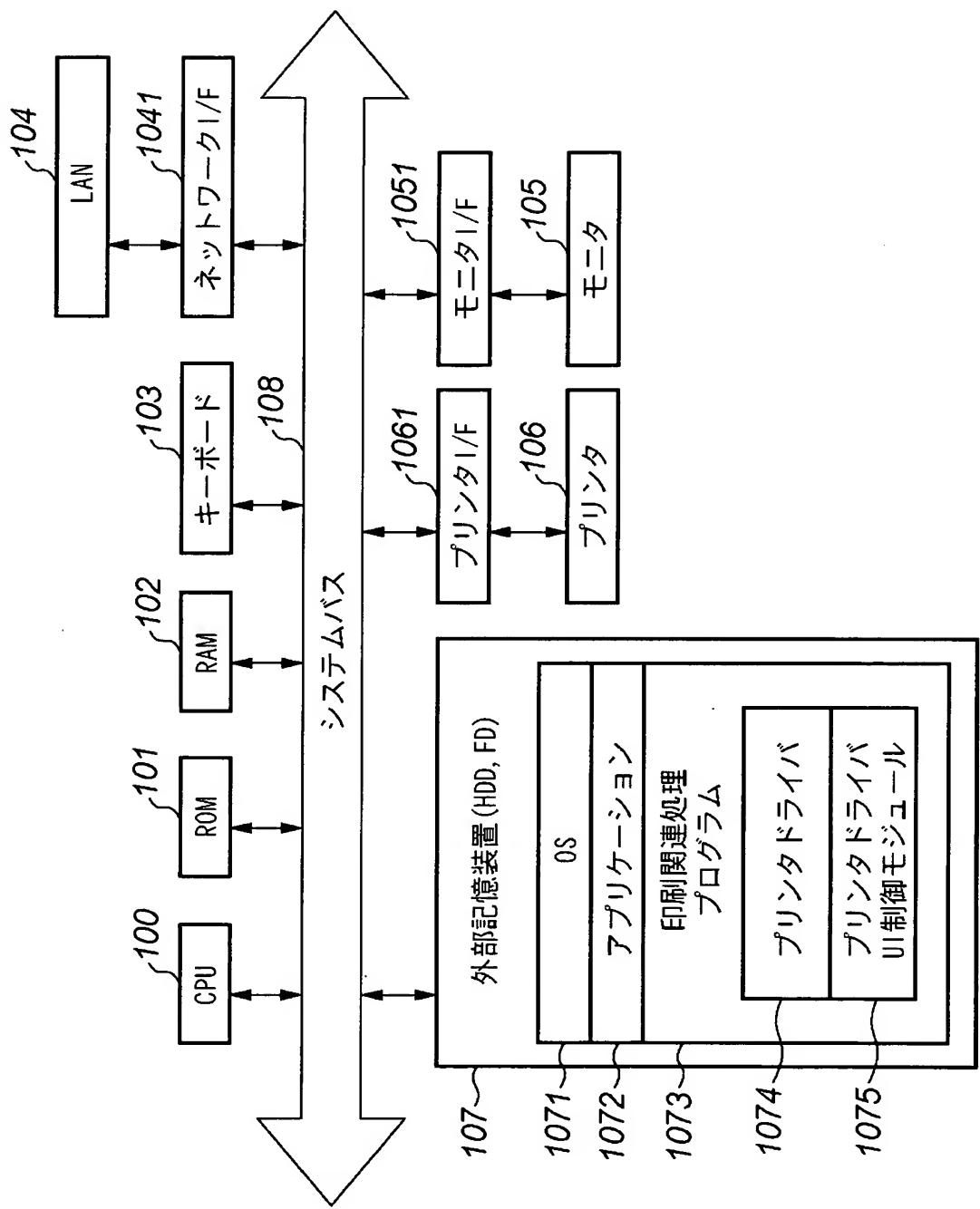
ルールの適用順序に係る制御記号の効果を説明するための図である。

**【図 1 1】**

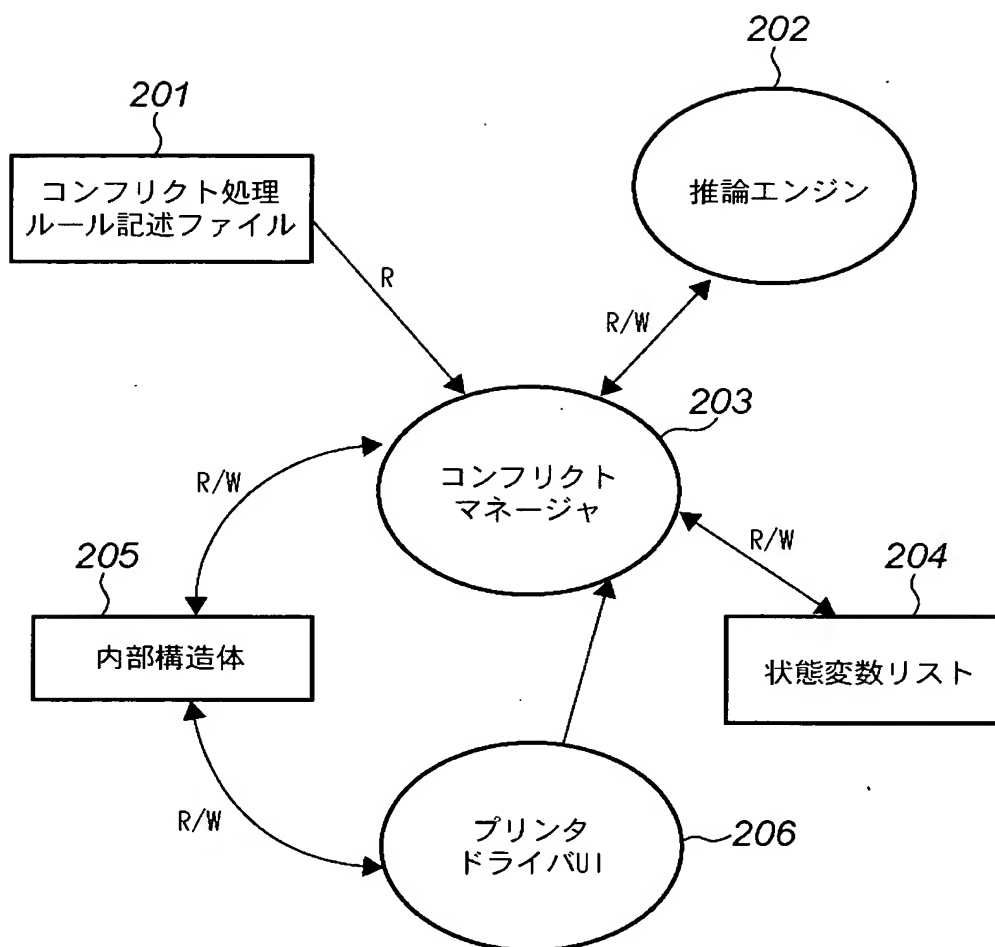
ルールの適用順序に係る制御記号の効果を説明するための図である。

【書類名】 図面

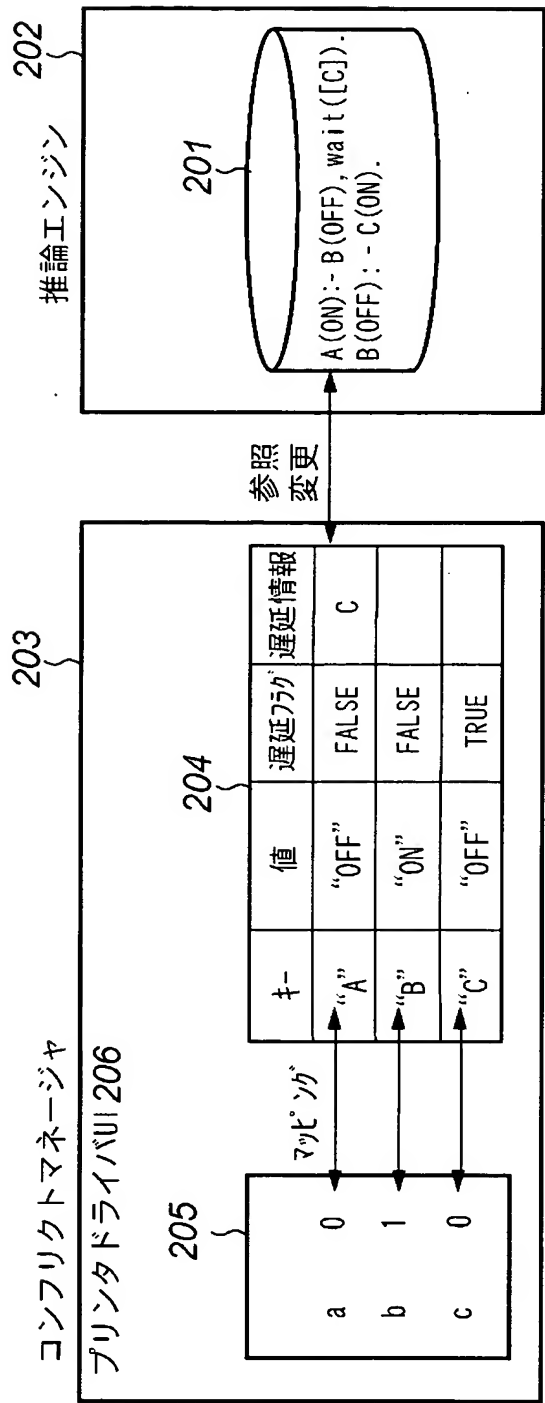
【図1】



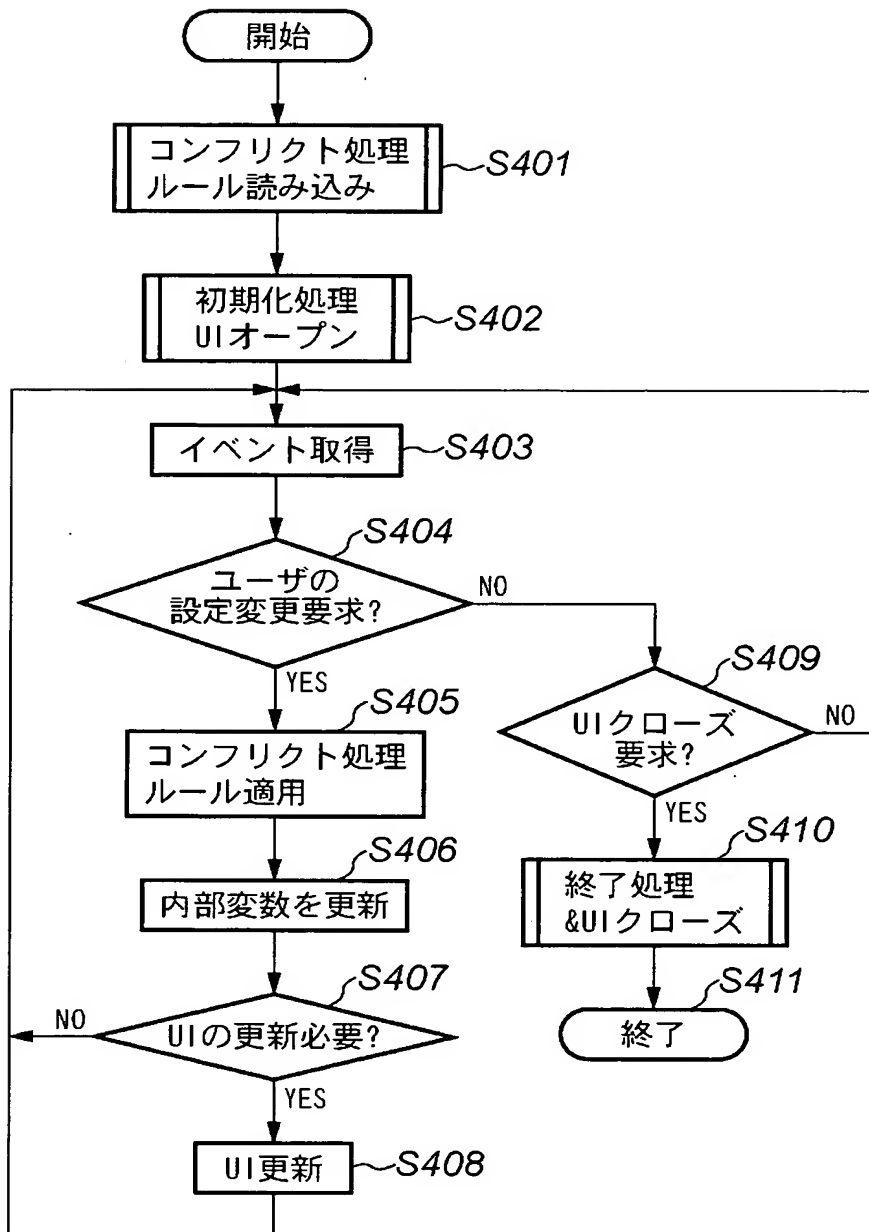
【図 2】



【図 3】



【図 4】



【図 5】

A(ON) :- B(OFF). (501)

B(OFF) :- C(ON). (502)

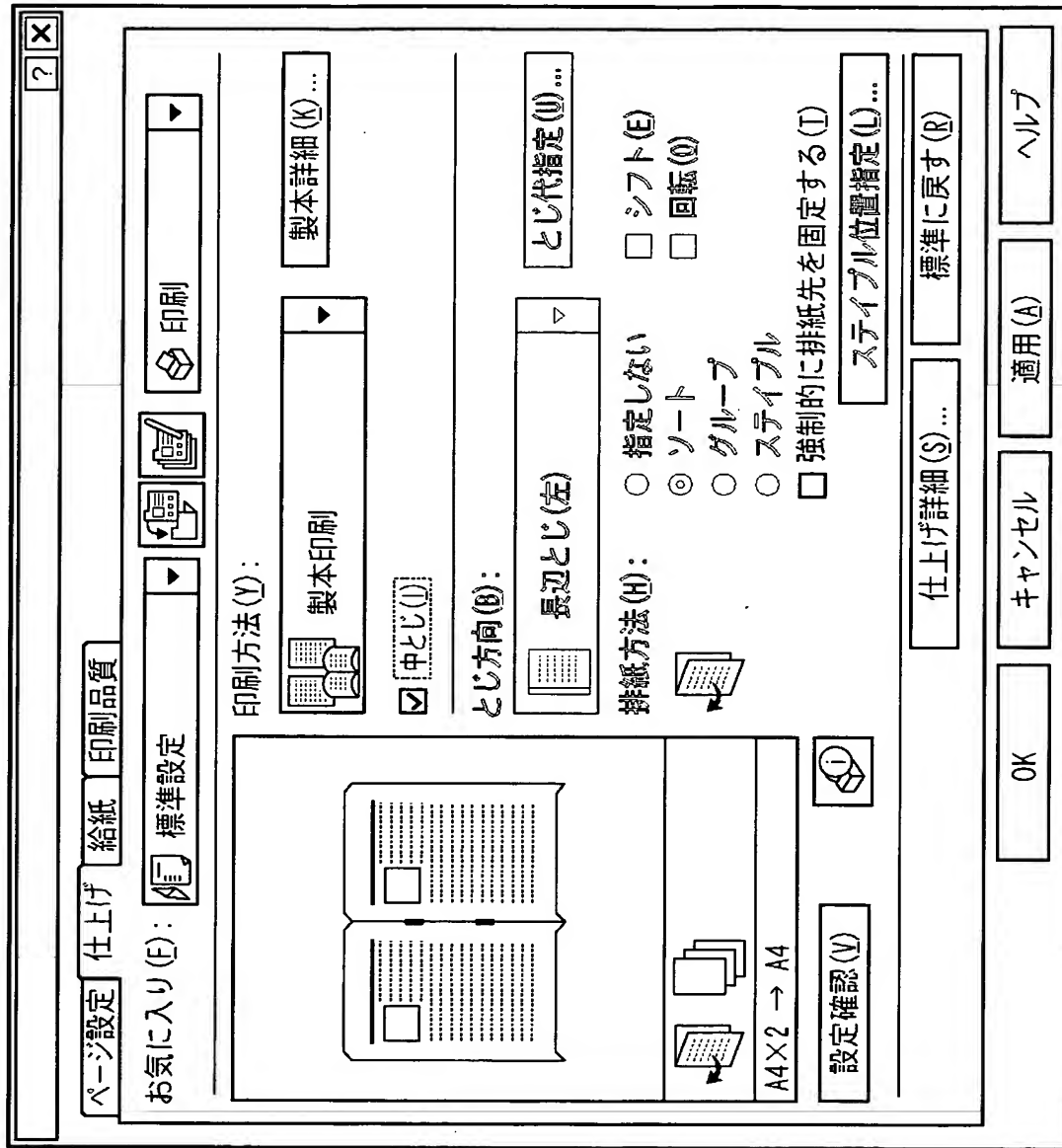
【図 6】

A(ON) :- B(OFF), wait([C]). (601)

B(OFF) :- C(ON). (602)



【図 7】



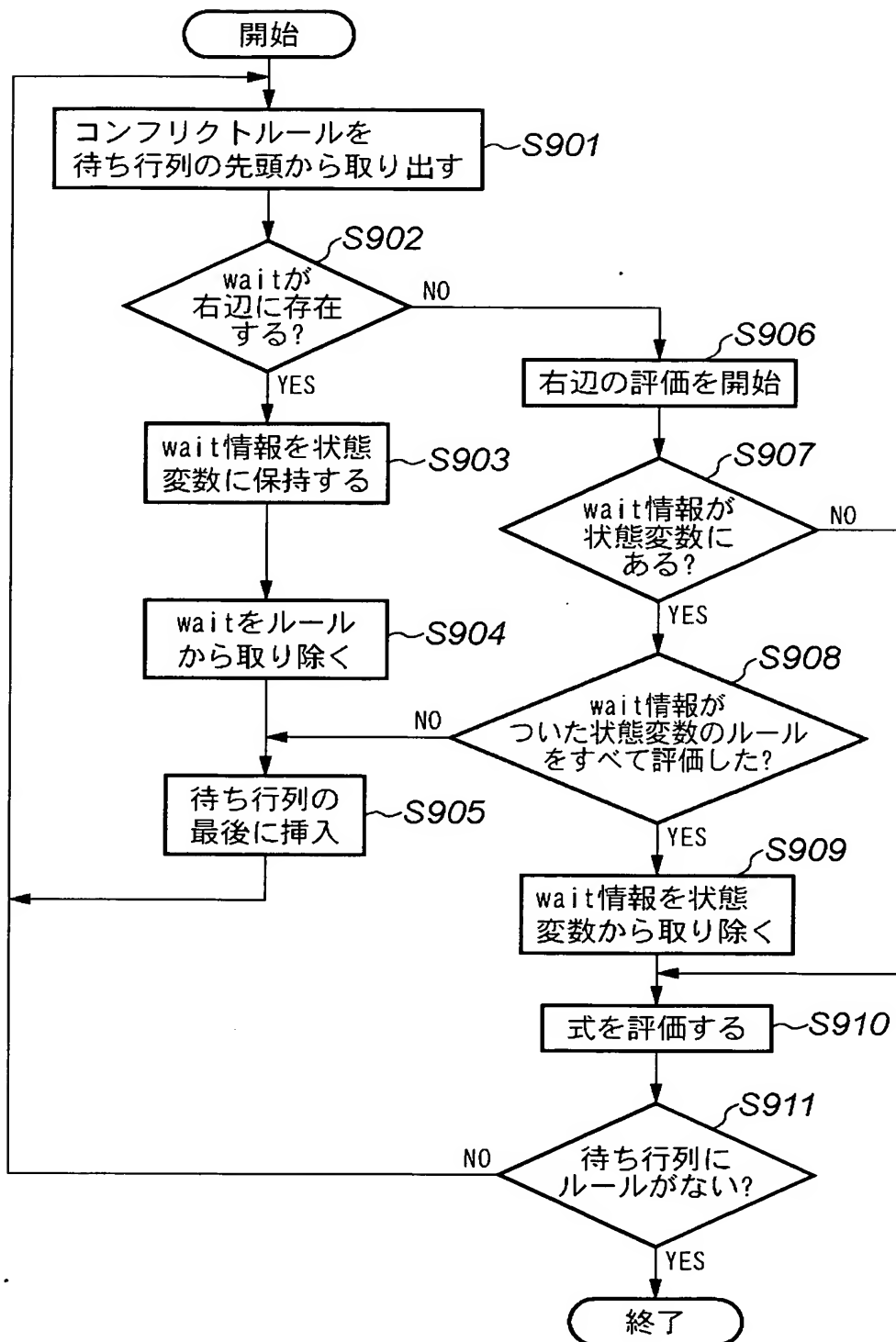
【図 8】

```

{
  B(OFF):- C(ON).
  A(ON):- B(OFF).
}.
{
  B(ON):- D(ON).
  A(OFF):- B(ON).
}.

```

【図 9】



## 【図 1 0】

A(ON):- B(OFF).

B(OFF):- C(ON).

A(ON):- B(ON).

B(ON):- D(ON).

## 【図 1 1】

A(ON):- B(OFF), wait.([C]).

B(OFF):- C(ON).

A(ON):- B(ON), wait.([C]).

B(ON):- D(ON).

【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 開発者のミスや作業工数を減らすことができるよう、ユーザインターフェースのコンフリクト処理ルールの記述構造を改良する。

【解決手段】 ユーザインターフェースを介して入力される設定値の間に生じる不整合を回避するようそのユーザインターフェースを制御する情報処理方法であって、不整合回避戦略を示すコンフリクト処理ルールが記述されたファイルを読み込む読み込みステップ（ステップ S 401）と、読み込んだコンフリクト処理ルールに従って、対応する設定値の状態を制御する制御ステップ（ステップ S 405）とを有し、前記コンフリクト処理ルールは、当該ルールの他のルールに対する適用優先度の情報を含む。

【選択図】 図 4

特願 2 0 0 3 - 0 8 9 1 3 9

出 願 人 履 歴 情 報

識別番号

[ 0 0 0 0 0 1 0 0 7 ]

1. 変更年月日

1 9 9 0 年 8 月 3 0 日

[変更理由]

新規登録

住 所

東京都大田区下丸子 3 丁目 3 0 番 2 号

氏 名

キャノン株式会社